

Aufgabe 4:

Es seien $f: W \rightarrow X$, $g: X \rightarrow Y$ und $h: Y \rightarrow Z$ Funktionen. Zeige: Sind $g \circ f: W \rightarrow Y$ und $h \circ g: X \rightarrow Z$ bijektiv, so sind f , g und h bijektiv.

Lösung:

Da $g \circ f$ bijektiv, also insbesondere surjektiv ist, gilt

$$Y = g(f(W)) \subseteq g(X) \subseteq Y$$

und da in dieser Inklusionskette links und rechts dieselbe Menge Y steht, sind die " \subseteq "-Beziehungen " $=$ ", also $g(X) = Y$ und damit ist g surjektiv. Mit dem analogen Argument folgt Bijektivität von h .

f ist injektiv, denn sonst gibt es $y_1, y_2 \in Y$ mit $y_1 \neq y_2$ und $h(y_1) = h(y_2)$. Da g wie oben gezeigt surjektiv ist, gibt es $x_1, x_2 \in X$ mit $y_1 = g(x_1)$ und $y_2 = g(x_2)$ — und da $y_1 \neq y_2$

ist, folgt $x_1 \neq x_2$. Damit ist

$$h(g(x_1)) = h(y_1) = h(y_2) = h(g(x_2))$$

was wegen $x_1 \neq x_2$ der Injektivität von $h \circ g$ widerspricht.

Folgt ist h bijektiv und somit existiert die Umkehrfunktion $h^{-1}: Z \rightarrow Y$ und

$$g = \text{id}_Y \circ g = (h^{-1} \circ h) \circ g = h^{-1} \circ (h \circ g)$$

ist als Komposition der beiden bijektiven Funktionen h^{-1} und $h \circ g$ bijektiv. Dann ist

$$f = \text{id}_X \circ f = (g^{-1} \circ g) \circ f = g^{-1} \circ (g \circ f)$$

als Komposition der bijektiven Funktionen g^{-1} und $g \circ f$ bijektiv.

Aufgabe 5:

a) (X, \leq) und (Y, \trianglelefteq) geordnete Mengen, $f: X \rightarrow Y$ streng monoton steigend dann ist f injektiv.

FALSCH; Gegenbeispiel:

$X = \{\square, \Delta, \circ\}$ mit $\circ \leq \circ$, $\circ \leq \Delta$, $\Delta \leq \Delta$, $\square \leq \square$

ist reflexiv, antisymmetrisch (gibt keine $x \neq y$ mit $x \leq y$ und $y \leq x$) und transitiv

$Y = \{\blacktriangle, \bullet\}$ mit $\blacktriangle \trianglelefteq \blacktriangle$, $\bullet \trianglelefteq \bullet \trianglelefteq \blacktriangle$

geordnet und $f: X \rightarrow Y$ mit $f(\circ) = \bullet$, $f(\Delta) = \blacktriangle = f(\square)$ ist nicht injektiv aber da nur $\circ < \Delta$ in X und $f(\circ) = \bullet < \blacktriangle = f(\Delta)$ gilt, ist f streng monoton steigend.

b) (X, \leq) totalgeordnet, (Y, \trianglelefteq) geordnet, $f: X \rightarrow Y$ streng monoton steigend, dann ist f injektiv.

Beweis: Sind $x, w \in X$ mit $f(x) = f(w)$.

Angenommen $x \neq w$, dann gilt

i) $x < w$ (also $x \leq w$ und $x \neq w$) und da f streng monoton steigend ist, folgt $f(x) < f(w)$ im Widerspruch zu $f(x) = f(w)$.

ii) $w < x$ (also $w \leq x$ und $x \neq w$ — da X totalgeordnet ist, ist dies die einzige Alternative zu i)) und weil f streng monoton steigend ist, folgt $f(w) < f(x)$ im Widerspruch zu $f(x) = f(w)$.

Diese beiden Fälle zeigen, dass $f(x) = f(w)$ nur für $x = w$ auftreten kann und damit ist f injektiv.

c) $(X, \leq), (Y, \triangleq)$ totalgeordnete Mengen, $f: X \rightarrow Y$ injektiv, dann ist f streng monoton steigend
FALSCH; Gegenbeispiel id_Z

d) $(X, \leq), (Y, \triangleq)$ totalgeordnet, $f: X \rightarrow Y$ streng monoton steigend, bijektiv, dann ist Umkehrfunktion $f^{-1}: Y \rightarrow X$ streng monoton steigend.

Beweis: Weil $f: X \rightarrow Y$ bijektiv ist, existiert die Umkehrfunktion $f^{-1}: Y \rightarrow X$.

Sind $y_1, y_2 \in Y$ mit $y_1 \triangleq y_2$, so gibt es

genau ein $x_1, x_2 \in X$ mit $f(x_1) = y_1$ und $f(x_2) = y_2$
(wegen Bijektivität von f). Wegen $y_1 \neq y_2$ folgt
 $x_1 \neq x_2$ und da (X, \leq) totalgeordnet ist, bleibt
nur $x_1 < x_2$ — denn aus $x_2 < x_1$ folgt
 $y_2 = f(x_2) < f(x_1) = y_1$ aus der strengen
Monotonie von f , was $y_1 < y_2$ widerspricht.

Damit ist

$$x_1 = f^{-1}(y_1) < x_2 = f^{-1}(y_2)$$

und somit auch f^{-1} streng monoton steigend.

Aufgabe 6:

a) Setze $x^0 := 1$, dann gilt für $x \in \mathbb{R} \setminus \{1\}$

$$\sum_{k=1}^n kx^{k-1} = \frac{1 - (n+1)x^n + nx^{n+1}}{(1-x)^2}$$

für alle $n \in \mathbb{N}$.

Beweis:

Induktionsanfang $n=1$:

$$\sum_{k=1}^1 kx^{k-1} = x^0 = 1 = \frac{1 - 2x + x^2}{(1-x)^2} = \frac{(1-x)^2}{(1-x)^2}$$

Induktionsschritt: $n \rightarrow n+1$:

$$\begin{aligned} \sum_{k=1}^{n+1} kx^{k-1} &= \left(\sum_{k=1}^n kx^{k-1} \right) + (n+1)x^n \quad (IV) \\ &= \frac{1 - (n+1)x^n + nx^{n+1}}{(1-x)^2} + (n+1)x^n \\ &= \frac{1 - (n+1)x^n + nx^{n+1} + (n+1)x^n \cdot (1-x)^2}{(1-x)^2} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
&= \frac{1 - (n+1)x^n + nx^{n+1} + (n+1)x^n(1-2x+x^2)}{(1-x)^2} \\
&= \frac{1 + x^{n+1}(n-2(n+1)) + x^{n+2}(n+1)}{(1-x)^2} \\
&= \frac{1 - (n+2)x^{n+1} + (n+1)x^{n+2}}{(1-x)^2} \\
&= \frac{1 - ((n+1)+1)x^{n+1} + (n+1)x^{(n+1)+1}}{(1-x)^2}
\end{aligned}$$

Damit sind die Voraussetzungen von Satz 2.13 nachgewiesen und daher gilt

$$\sum_{k=1}^n kx^{k-1} = \frac{1 - (n+1)x^n + nx^{n+1}}{(1-x)^2}$$

für alle $x \in \mathbb{R} \setminus \{1\}$, $n \in \mathbb{N}$.

b) $3^{2n} + 7$ ist ohne Rest durch 8 teilbar.

Beweis:

Induktionsanfang $n=1$: $3^{2 \cdot 1} + 7 = 3^2 + 7 = 9 + 7 = 16$
 $= 2 \cdot 8$
ist durch 8 teilbar

Induktionsschritt $n \rightarrow n+1$:

$$3^{2(n+1)} + 7 = 3^2 \cdot 3^{2n} + 7 =$$

$$= (9+1) \cdot 3^{2n} + 7 =$$

$$= \underbrace{9 \cdot 3^{2n}}_{\text{durch 8}} + \underbrace{(3^{2n} + 7)}_{\text{nach Induktionsvoraussetzung}}$$

teilbar

durch 8 teilbar

ist als Summe von durch 8 teilbaren Zahlen wieder durch 8 teilbar.

Nach Satz 2.1.3 ist also für jedes $n \in \mathbb{N}$ die Zahl $3^{2n} + 7$ durch 8 teilbar.

Aufgabe 7:

(X, \leq) totalgeordnete Menge, $n \in \mathbb{N}$ und $x_1, \dots, x_n \in X$, dann existiert $\max\{x_1, \dots, x_n\}$ und $\min\{x_1, \dots, x_n\}$

Beweis:

Induktionsanfang $n=1$:

$x_1 \in \{x_1\}$ ist eine obere und eine untere Schranke von $\{x_1\}$, also gilt $x_1 = \min\{x_1\} = \max\{x_1\}$.

Induktionsschritt $n \rightarrow n+1$: Sind $x_1, \dots, x_n, x_{n+1} \in X$.

Nach Induktionsvoraussetzung existiert $\max\{x_1, \dots, x_n\}$ und $\min\{x_1, \dots, x_n\}$. Weil (X, \leq) totalgeordnet ist gilt

- $x_{n+1} \leq \max\{x_1, \dots, x_n\}$ oder $\max\{x_1, \dots, x_n\} \leq x_{n+1}$
- $x_{n+1} \leq \min\{x_1, \dots, x_n\}$ oder $\min\{x_1, \dots, x_n\} \leq x_{n+1}$.

a) Im Fall $x_{n+1} \leq \max\{x_1, \dots, x_n\}$ ist $\max\{x_1, \dots, x_n\}$ obere Schranke von $\{x_1, \dots, x_n, x_{n+1}\}$ mit $\max\{x_1, \dots, x_n\} \in \{x_1, \dots, x_n\} \subseteq \{x_1, \dots, x_n, x_{n+1}\}$ also nach Definition $\max\{x_1, \dots, x_n\} = \max\{x_1, \dots, x_n, x_{n+1}\}$

b) Im Fall $\max\{x_1, \dots, x_n\} \leq x_{n+1}$ ist $x_{n+1} \in \{x_1, \dots, x_n, x_{n+1}\}$ eine obere Schranke von $\{x_1, \dots, x_n, x_{n+1}\}$, also

$$x_{n+1} = \max\{x_1, \dots, x_n, x_{n+1}\}$$

c) Im Fall $x_{n+1} \leq \min\{x_1, \dots, x_n\}$ ist $x_{n+1} \in \{x_1, \dots, x_n, x_{n+1}\}$ eine untere Schranke von $\{x_1, \dots, x_n, x_{n+1}\}$, also

$$x_{n+1} = \min\{x_1, \dots, x_n, x_{n+1}\}$$

d) Im Fall $\min\{x_1, \dots, x_n\} \leq x_{n+1}$ ist $\min\{x_1, \dots, x_n\}$ untere Schranke von $\{x_1, \dots, x_n, x_{n+1}\}$ mit

$$\min\{x_1, \dots, x_n\} \in \{x_1, \dots, x_n\} \subseteq \{x_1, \dots, x_n, x_{n+1}\}, \text{ also}$$
$$\min\{x_1, \dots, x_n\} = \min\{x_1, \dots, x_n, x_{n+1}\}.$$

In allen Fällen existieren $\max\{x_1, \dots, x_n, x_{n+1}\}$ und $\min\{x_1, \dots, x_n, x_{n+1}\}$, weshalb die Behauptung durch Induktion folgt.